PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2001-243799

(43) Date of publication of application: 07.09.2001

(51)Int.CI.

G11C 29/00 G01R 31/28 G01R 31/319 G11C 11/401

(21)Application number: **2001-010123**

(71)Applicant: SAMSUNG ELECTRONICS CO

LTD

(22)Date of filing:

18.01.2001

(72)Inventor: KIN TAIKEN

KIM HYEONG-DONG

(30)Priority

Priority number: 2000 200004675 Priority date: 31.01.2000

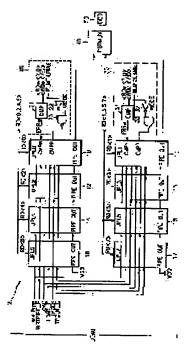
Priority country: KR

(54) SEMICONDUCTOR MEMORY

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a semiconductor memory having pipeline structure in which a data test time can be shortened.

SOLUTION: In a semiconductor memory having pipeline structure in which data of a memory cell selected in a DO block operated synchronizing with a clock and including plural memory cells are successively outputted to a pad through a data line, the device is provided with a pipeline which is connected to each of data lines and in which many UPL latching data on the data line are connected in series, and which sends out successively data on the data line to the pad with a system in which data of UPL of the prestage is transmitted to UPL of post-stage, and a comparison control section which is connected to UPL of the last stage of the pipeline a the time of a test and which couples output signals generated by testing a normal/defective condition of data on the data line to the pad, and a normal/defective condition of the DQ block is verified by an edge of a clock. Thereby, a time required for testing data on the pipeline can be shortened.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

Date of sending the examiner's decision of rejection

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]
[Patent number]
[Date of registration]
[Number of appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2001-243799 (P2001-243799A)

(43)公開日 平成13年9月7日(2001.9.7)

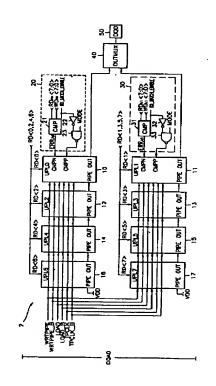
(51) Int.Cl. ⁷	識別記号	FΙ	テーマコード(参考)	
G11C 29/00	671	G11C 29/00	6 7 1 Z	
G01R 31/28		G01R 31/28	В	
31/319			v	
G11C 11/401			R	
		G11C 11/34	371A	
			請求項の数8 OL (全10頁)	
(21)出願番号	特願2001-10123(P2001-10123)	(71)出顧人 390019	(71)出顧人 390019839	
		三星馆	子株式会社	
(22)出顧日	平成13年1月18日(2001.1.18)	大韓民国京磁道水原市八達区梅雞洞416		
		(72)発明者 金太顯		
(31)優先権主張番号	2000-4675	大韓民	大韓民国ソウル特別市瑞草区良才洞395-	
(32) 優先日	平成12年1月31日(2000.1.31)	10番地		
(33)優先権主張国	韓国 (KR)	(72)発明者 金炯東		
		大韓民国京畿道水原市八達区仁渓洞水晶ア		
			パート1205号	
		(74)代理人 100076		
		弁理士	大塚 康徳 (外3名)	

(54) 【発明の名称】 半導体メモリ装置

(57)【要約】

【課題】データテスト時間を短縮することができるパイプライン構造の半導体メモリ装置を提供する。

【解決手段】クロックに同期して動作する、複数のメモリセルを含むDQブロック内で選択されるメモリセルのデータがデータラインを通じてパッドに順に出力されるパイプライン構造を有する半導体メモリ装置において、データラインの各々に連結してデータライン上のデータをうッチするUPLが多数直列に連結され、前段のUPLのデータを後段のUPLに伝送する方式でデータライン上のデータをパッドに順に送り出すパイプラインと、テスト時にパイプラインの最終段のUPLに連結されてデータライン上のデータの良否をテストして生じる出力信号をパッドに連結させる比較制御部とを具備し、クロックのエッジでDQブロックの良否を検証する。ことによりパイプライン上のデータテストのための時間を短縮することができる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 クロックに同期して動作する、複数のメモリセルを含むDQブロック内で選択されるメモリセルのデータがデータラインを通じてパッドに順に出力されるパイプライン構造を有する半導体メモリ装置において、

前記データラインの各々に連結されて前記データライン上のデータをラッチする単位パイプラインセルが多数直列に連結されており、前段の単位パイプラインセルのデータを後段の単位パイプラインセルに伝送しながら前記データライン上のデータを前記パッドに順に送り出すパイプラインと、

テスト時に、前記パイプラインの最終段の単位パイプラインセルに連結されて前記データライン上のデータの良否をテストして生じる出力信号を前記パッドに連結させる比較制御部とを具備し、

前記クロックのエッジで前記DQブロックの良否を検証することを特徴とする半導体メモリ装置。

【請求項2】 前記比較制御部は、前記選択されるメモリセルに書込もうとしたデータと前記メモリセルから読み出されるデータとを比較することを特徴とする請求項1に記載の半導体メモリ装置。

【請求項3】 前記最終段の単位パイプラインセルは、前記テスト時に、前記比較制御部から提供される前記D Qブロックが不良であることを示すエラー信号に応じてパイプラインテストの初期に設定された前記出力信号のロジックレベルを反転させることを特徴とする請求項1 に記載の半導体メモリ装置。

【請求項4】 クロックに同期して動作する、複数のメモリセルを含むDQブロックを多数有し、前記DQブロック内で選択されるメモリセルのデータがデータラインを通じてパッドに順に出力されるパイプライン構造を有する半導体メモリ装置において、

前記データラインの各々に連結されて前記データライン 上のデータをラッチする単位パイプラインセルと

前記データラインのうち第1群のデータラインに連結された前記単位パイプラインセルが多数直列に連結され、前段の単位パイプラインセルのデータを後段のパイプラインセルに伝送して前記第1群のデータライン上のデータを順に送り出す第1パイプラインセットと、

前記データラインのうちの第2群のデータラインに連結された前記単位パイプラインセルが多数直列に連結され、前段の単位パイプラインセルのデータを後段のパイプラインセルに伝送して前記第2群のデータライン上のデータを順に送り出す第2パイプラインセットと、

テスト時に、前記第1パイプラインセットの最終段の単位パイプラインセルに連結されて前記DQブロックのうち第1のDQブロックから提供される前記データライン上のデータの良否をテストする第1比較制御部と、

テスト時に、前記第2パイプラインセットの最終段の単

位パイプラインセルに連結されて前記DQブロックのうち第2のDQブロックから提供される前記データライン上のデータの良否をテストする第2比較制御部とを具備することを特徴とする半導体メモリ装置。

【請求項5】 前記クロックのエッジで前記第1比較制御部の出力を、前記クロックの次のエッジで前記第2比較制御部の出力を前記パッドに伝送する出力マルチプレクサをさらに具備することを特徴とする請求項4に記載の半導体メモリ装置。

【請求項6】 前記第1、第2比較制御部は、各々、前記第1のDQブロック、前記第2のDQブロックの選択されたメモリセルに書込もうとしたデータと該メモリセルから読み出されたデータとを比較することを特徴とする請求項4に記載の半導体メモリ装置。

【請求項7】 前記第1、第2パイプラインセットの最終段の単位パイプラインセルは、前記テスト時に、各々、前記第1、第2比較制御部から提供される前記第1のDQブロック、前記第2のDQブロックの不良であることを示すエラー信号に応じて、パイプラインテストの初期に設定された前記出力信号のロジックレベルを反転させることを特徴とする請求項4に記載の半導体メモリ装置。

【請求項8】 前記データラインのうち偶数番のデータラインが前記第1群のデータラインであり、前記データラインのうち奇数番のデータラインが前記第2群のデータラインであることを特徴とする請求項4に記載の半導体メモリ装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は半導体メモリ装置に 係り、特にデータテスト時間を短縮することができるパ イプライン構造の半導体メモリ装置に関する。

[0002]

【従来の技術】半導体メモリ装置は多数のメモリセルから構成される。このようなメモリセルのうち一つのメモリセルでも正しく動作しなければ、半導体メモリ装置は正常に動作しない。半導体メモリ装置の集積度が増加するにつれ、メモリセルに誤動作が生じる確率が高くなっている。半導体メモリ装置が不良セルを有するか否かは、テストを通じて判断される。半導体メモリ装置のテスト方法としては、ビット単位でテストする方法と並列ビットテスト方法などがある。

【0003】一方、半導体メモリ装置の高性能化と高速化の中でラムバスDRAMが開発された。ラムバスDRAMは、メモリセルアレイから一度に多量のデータを読み出して保存し、その後、クロック周波数で高速に外部にデータを送り出す方式で動作する。このようなデータ伝送方法は、パイプライン構造を使用して実現される。図1は従来のパイプライン構造を示す。

【0004】図1のパイプライン構造では、多数の単位

パイプラインセル(以下、「単位パイプラインセル」を「UPL」と称する)110、111、112、…、117が直列に連結されている。各UPL110、111、112、…、117は、制御信号WRTPIPE、WRTPIPE_B、LOAD、LOAD_B及びクロック信号TPCLK、TPCLK_Bに応じて現在のデータを次段のUPLに伝達しつつ、前段のUPLのデータをラッチする。このようなパイプライン構造では、設定されたデータビットRD<0>、RD<1>、…、RD<7>のデータを多段のUPLを通じて順にパッドDQ0に送り出す一連の動作が行われる。

【0005】図2は、図1のパイプライン構造におけるタイミング図である。通常のDRAM動作と同じように、ローアドレスRADR及びコラムアドレスCADRに応じてメモリセルの読出しデータがデータラインRD

<7:0>上に現れる。その後、ロジック「ローレベル」のパイプライン書込み信号WRTPIPE及びデータラッチ信号LOADとによって決定されるパイプラインデータ読出し状態で、クロック信号TPCLKのエッジごとに、読み出されたメモリセルデータRD<0>、RD<1>、…、RD<7>が順に出力される。

【0006】ところで、このようなパイプライン構造か ら出力されるデータは、クロック信号TPCLKに応じ て全ビットが出力されるまで、そのデータの良否を判定 することができない。すなわち、ビット単位でテストが なされる。そして、ここでは、8つのデータRD<0 >、RD<1>、…、RD<7>をテストするために8 つのクロック信号TPCLKのエッジを必要とする。し かし、パイプライン構造を有するラムバスDRAMは、 複数のデータラインから構成されるので、一つのラムバ スDRAMをテストするために多数のクロックTPCL Kサイクルを必要としテスト時間が長くなる。そして、 ラムバスDRAMが1月に数百万ずつ大量生産される と、ラムバスDRAMをテストするためにかかる時間も 途方もなく延びる。このようなテスト時間はテストコス トを増加させ、結果として生産性を落とすことになる。 【0007】従って、パイプライン構造を有する半導体 メモリ装置のテスト時間を短縮できる方法が不回避的に 要求される。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】本発明の目的は、テスト時間を短縮することができるパイプライン構造の半導体メモリ装置を提供することにある。

[0009]

【課題を解決するための手段】前記目的を達成するために本発明の1つの態様は、クロックに同期して動作する、複数のメモリセルを含むDQブロック内で選択されるメモリセルのデータがデータラインを通じてパッドに順に出力されるパイプライン構造を有する半導体メモリ装置において、データラインの各々に連結されてデータ

ライン上のデータをラッチする単位パイプラインセル (UPL) が多数直列に連結されており、前段のUPL のデータを後段のUPLに伝送する方式でデータライン 上のデータをパッドに順に送り出すパイプラインと、テスト時にパイプラインの最終段のUPLに連結されてデータライン上のデータの良否をテストして生じる出力信号をパッドに連結させる比較制御部とを具備し、クロックのエッジでDQブロックの良否を検証する。

【0010】前記目的を達成するために本発明の他の態 様は、クロックに同期して動作する、複数のメモリセル を含むDQブロックを多数有し、DQブロック内で選択 されるメモリセルのデータがデータラインを通じてパッ ドに順に出力されるパイプライン構造を有する半導体メ モリ装置において、データラインの各々に連結されてデ ータライン上のデータをラッチするUPLと、データラ インのうち第1群のデータラインに連結されたUPLが 多数直列に連結され、前段のUPLのデータを後段のU PLに伝送して第1群のデータライン上のデータを順に 送り出す第1パイプラインセットと、データラインのう ち第2群のデータラインに連結されたUPLが多数直列 に連結され、前段のUPLのデータを後段のUPLに伝 送して第2群のデータライン上のデータを順に送り出す 第2パイプラインセットと、テスト時に第1パイプライ ンセットの最終段のUPLに連結されてDQブロックの うち第1のDQブロックから提供される前記データライ ン上のデータの良否をテストする第1比較制御部と、テ スト時に第2パイプラインセットの最終段のUPLに連 結されてDQブロックのうち第2のDQブロックから提 供されるデータライン上のデータの良否をテストする第 2比較制御部とを具備する。

【0011】このような発明によれば、パイプライン構造においてDQブロックのデータライン上のデータをテストする時、パイプライン構造の最終段に連結された比較制御部を通じて一つのクロック信号エッジだけを使ってデータの良否をテストすることができるため、テスト時間を大幅に短縮することができる。さらに、一つのDQブロックのパイプラインに連結される一つのパッドを通じて2つのDQブロックのデータをテストすることにより、テスト時にパッドと連結する外部テスタのドライバを節約することができる。そして、多数のパッドを節約することができる。そして、多数のパッドを節約することにより、これらのパッドと連結されていたテスタのドライバを他の用途に使用することができ、テスタの効率が増大する。

[0012]

【発明の実施の形態】本発明と本発明の動作上の利点及び本発明の実施により達成される目的を十分に理解するためには本発明の望ましい実施形態を例示する添付図面及び図面に記載された内容を参照する。

【0013】以下、添付した図面を参照して本発明の望ましい実施形態を説明することにより、本発明を詳細に

説明する。各図面に対し、同じ参照符号は同じ部材であることを示す。

【0014】ここでは、最近よく使われているラムバス DRAMについて説明する。ラムバスDRAMは、一般 的に、行方向に多数のバンクが配列され、各バンクの列 方向で一群のデータラインが共有されるDQブロックか ら構成される。図3に図示されているラムバスDRAM は、2つのDQブロックグループDQA、DQBで構成 され、DQブロックグループDQA、DQBの各々は、 800DQTDvDDQAO~DQA7、DQBO~D QB7で構成される。DQブロックDQAO、DQA 1, ..., DQA7, DQB0, DQB1, ..., DQB7 から提供される8本のデータラインは、インタフェース ロジックを通じてパイプライン方式でパッドDQO、D Q1、…、DQ15に連結される。ここで、各DQブロ y/DQAO、DQA1、…、DQA7、DQBO、D QB1、…、DQB7から提供されるデータラインの数 は、ラムバスDRAMのメモリ構成に応じて設計され得 る。

【0015】図4は、本発明の好適な実施形態としての 図3のインタフェースロジックの一部、具体的にはDQ AOブロックに対応するパイプライン構造を示す図面で ある。DQAOブロックから選択されたメモリセルから 読み出されたデータは、8本のデータライン(RD< 7:0>)を通じてパイプライン構造2に伝送される。 【0016】パイプライン構造2では、一種のデータフ リップフロップのように動作する多数のUPL10、1 1、12、…、17が直列に連結されている。UPL1 0、11、12、…、17は、各データラインRD< 7:0>上に伝送されたメモリセルデータを制御信号W RTPIPE WRTPIPE_B LOAD LOA D_B、TPCLK、TPCLK_Bに従ってラッチす る。直列に連結された多数のUPL10、11、12、 …、17は二つのグループに分けられている。すなわ ち、偶数番のデータラインRD<0>、RD<2>、R D<4>、RD<6>に連結されたUPL10、12、 14、16で構成される第1UPLグループと、奇数番 のデータラインRD<1>、RD<3>、RD<5>、 RD<7>に連結されたUPL11、13、15、17 で構成される第2UPLグループの二つのグループであ る。第1UPLグループ(10、12、14、16)と 第2UPLグループ(11、13、15、17)の最終 段のUPL10、11には、前段の他のUPL12、1 3、14、15、16、17とは違い、比較制御部2 0、30が各々連結されている。そして、UPL10、 11の出力データは、出力マルチプレクサOUTMUX 40を通じてパッド50に出力される。

【0017】一般的なパイプライン構造の動作、すなわち、各段においてクロック信号に応じて現在のデータを次段に伝達させつつ前段のデータをラッチする動作を繰

り返して、これにより、設定されたデータビットを順に送り出す一連の動作が図4でも同様に実行される。すなわち、第1UPLグループ(10、12、14、16)は、クロック信号TPCLKに応じて、出力マルチプレクサOUTMUX40に直結されたUPL10のデータを最初に出力し、次にUPL12のデータ、UPL14のデータを順に出力し、最後にUPL16のデータを出力する。同じように、第2UPLグループ(11、13、15、17)は、クロック信号TPCLKに応じて、最初にUPL11のデータを出力し、次にUPL13のデータ、UPL15のデータを順に出力し、最後にUPL17のデータを出力する。

【0018】ここで、第1UPLグループ(10、12、14、16)をクロック信号TPCLKの立下がりエッジに従って動作するように設定し、第2UPLグループ(11、13、15、17)をクロック信号TPCLKの立上がりエッジに従って動作するように設定する。また、出力マルチプレクサ40からは、クロック信号TPCLKの立下がりエッジ及び立上がりエッジに各々応答して、UPL10のデータ、UPL11のデータ、UPL12のデータ、UPL13のデータ、UPL16のデータ、UPL15のデータ、UPL16のデータ、UPL17のデータが順にパッド50に出力されるように制御する。このような動作は、前述した図2と同一である。

【0019】再び、図4を参照すれば、第1UPLグル ープ(10、12、14、16)と第2UPLグループ (11、13、15、17)の最終段のUPL10、1 1には、前段の他のUPL12、13、14、15、1 6、17とは違い、比較制御部20、30が各々連結さ れている。UPL10に連結された比較制御部20は、 比較チェックイネーブル信号RD_MATCH_ENA BLEに応じて、DQAOブロックに書込もうとした書 込みデータWDAO<7:0>と当該書込みデータにつ いての書込み動作の後にDQAOブロックから読み出さ れた読出しデータRDAO<7:0>とを比較器21に おいて比較し、その結果としてエラー信号ERRAのを 出力する。比較チェックイネーブル信号RD_MATC H_ENABLEは、インバータ22を通して2入力N ANDゲート23の一方の入力に提供され、2入力NA NDゲート23の残りの入力にはテストモード信号MO DEが提供される。エラー信号ERRA oは、UPL1 Oに対して第1比較信号CMPNとして提供され、2入 カNANDゲート23の出力は、UPL10に対して第 2比較信号 CMPPとして提供される。

【0020】この比較制御部20の動作は次の通りである。まず、パイプライン2の上のデータをテストするためのテストモード信号MODEがロジック「ローレベル」であり、比較チェックイネーブル信号RD_MATCH_ENABLEがロジック「ハイレベル」にアクテ

ィブされる時、比較器 21 は、書込みデータWDAO < 7:0 > と読出しデータRDAO < 7:0 > に対して排他的論理和XOR動作を行い、書込みデータWDAO < 7:0 > と読出しデータRDAO < 7:0 > と読出しデータRDAO < 7:0 > とが同一ならばロジック「ローレベル」のエラー信号ERRAO を出力する。これは書込もうとしたデータ値がメモリセルに書込まれてそのまま読み出されるものであり、メモリセルに不良がないことを意味する。

【0021】一方、書込みデータWDAO<7:0>と読出しデータRDAO<7:0>とが一つでも違えば、比較器21は、ロジック「ハイレベル」のエラー信号ERRAOを出力する。これは書込もうとしたデータ値の何れか一つがメモリセルに誤って書込まれたか、誤動作によって誤ったデータが読出されたこと、すなわちメモリセルまたは内部回路動作上に不良があるということを意味する。この後、エラー信号ERRAOはクロック信号TPCLKの立下がりエッジでパッド50に出力される。

【0022】従って、比較制御部20は、DQA0ブロックからデータラインRDA0<7:0>に提供されるデータの良否をパイプライン構造2を経ずに直ちにパッド50に出力することができる。その結果、パイプライン構造2においてデータライン(図1のRD<7:0>)上のデータの良否をテストするにあたり、従来はビット単位別テストにより8つのクロックエッジ(図2)が必要であったのに対して、比較制御部20をパイプライン構造2の最終段に連結させる本発明の構造では一つのクロックエッジだけが必要である。すなわち、本発明のパイプライン構造2によればテスト時間を大幅に短縮することができる。

【0023】UPL11に連結された比較制御部30の動作は、前述した比較制御部20とほとんど同一である。ただし、比較制御部20がDQA0ブロックから提供されるデータをテストするに対して、比較制御部30はDQA1ブロックから提供されるデータをテストするという点では差がある。比較制御部30は、DQA1ブロックに書込もうとした書込みデータWDA1<7:0>とDQA1ブロックから読み出された読出しデータRDA1<7:0>とを比較器31において比較し、その結果としてエラー信号ERRA1を出力する。エラー信号ERRA1は、クロック信号TPCLKの立上がりエッジでパッドDQ1に伝えられる。

【0024】ここで、DQA0プロックのエラー信号ERRRA0 とDQA1プロックのエラー信号ERRA1 は、出力マルチプレクサ40を通じて一つのパッド 50(DQ0) に伝えられる。すなわち、従来のパイプライン構造では、一つのDQプロックデータが一つのパッドを通じて各々出力されてテストされるのに対して、本発明では、比較制御部30が、DQA0プロックのパイプラインに割り当てられた一つのパッドDQ0を利用

して、2つのDQブロックDQAO、DQA1のデータ をテストする。したがって、本発明によれば、テスト時 にパッドDQ1と連結するための外部テスタのドライバ を設ける必要がない。本発明によれば、このような方法 で多数のパッドを節約することができ、従来これらのパ ッドと連結されていたテスタのドライバを他の用途に使 用することが可能になり、テスタの効率が増大する。 【0025】図6は、このようなテスト時の動作を示す タイミング図である。一般的なDRAMの動作のよう に、外部制御信号/RAS、/CAS、/WE、CL K、ADDR(図示せず)に応じて設定されるローアド レスRADR及びコラムアドレスCADRに対応するメ モリセルにデータWD<7:0>が書込まれ、その後、 当該メモリセルに保存されたデータRD<7:0>が読 み出される。その後、比較チェックイネーブル信号RD _MATCH_ENABLEのロジック「ハイレベル」 への活性化に応答して、DQAOブロックのエラー信号 ERR_A o 及びDQA1ブロックのエラー信号ERR A 1 が出力される(**①**)。その後、クロック信号TPC LKの立下がりエッジ(②)においてエラー信号ERR AOによるDQAOブロックの良否、クロック信号TP CLKの立上がりエッジ(3)においてエラー信号ER R_{A1}によるDQA1ブロックの良否を示すロジックレ

【0026】このような動作を図5のUPL10の具体的な回路を参照して説明する。UPL10は、通常動作時は、制御信号WRTPIPE、WRTPIPE_B、LOAD、LOAD_B、TPCLK、TPCLK_Bに応じて、データラインRD<0>のデータ、又は、連続するUPL10、12、14、11、13、15における前段のUPL12から提供されるパイプライン出力PIPEを出力信号OUTに伝送する。そして、UPL10は、テスト時は、エラー信号ERR $_{A0}$ 、ERR $_{A1}$ に各々連結された第1比較信号CMPN、第2比較信号CMPPに応じてDQAOブロックのデータラインRD $_{A0}$ <<7:0>のデータの良否を示す。

ベルがパッドDQ0に伝達される。

【0027】まず、テスト時のUPL10の動作を説明する。第2比較信号CMPPは、テストモード信号MODEのロジック「ハイレベル」の活性化及び比較チェック信号RD_MATCH_ENABLEのロジック「ローレベル」の非活性化に応じてロジック「ローレベル」になる。これによりトランジスタTP1が「ターンオン」してノードNAをロジック「ハイレベル」にプリチャージする。これはパイプラインテストにおける初期化であり、ノードNAのロジックレベルがパッドDQ0に伝えられてロジック「ハイレベル」が出力される。

【0028】その後、比較チェックイネーブル信号RD _MATCH_ENABLEのロジック「ハイレベル」 への活性化に応じて、第2比較信号CMPPはロジック 「ハイレベル」になってトランジスタTP1が「ターン

オフ」するが、以前のロジック「ハイレベル」はラッチ LAT1により維持される。そして、DQAOブロック に不良がない場合には、ロジック「ハイレベル」の比較 チェックイネーブル信号RD_MATCH_ENABL Eに応じて比較器(図4の21)から提供される、DQ A O ブロックに不良がないことを示すエラー信号ERR A ο のロジック「ローレベル」によりトランジスタTN 1が「ターンオフ」状態に維持されるので、ノードNA はロジック「ハイレベル」を維持する。そして、ノード NAのロジック「ハイレベル」は、データラッチ信号し OADのロジック「ハイレベル」及びクロック信号TP CLKの立下がりエッジに応じて出力信号OUTに伝え られる。ロジック「ハイレベル」の出力信号OUTは、 出力マルチプレクサOUTMUXを通してパッドDQO に伝えられる。このとき、パッドDQOは、パイプライ ンテストの初期時に設定されたロジック「ハイレベル」 を維持する。これにより、DQAOブロックに不良がな いことが確認される。

【0029】一方、DQAOブロックに不良がある場合には、DQAOブロックに不良があることを示すロジック「ハイレベル」のエラー信号ERRAOと連結された第1比較信号CMPNに応じてトランジスタTN1が「ターンオン」し、ノードNAがロジック「ローレベル」に変化する。その後、ロジック「ローレベル」のノードNAは、データラッチ信号LOADのロジック「ローレベル」及びクロック信号TPCLKの立下がりエッジに応じて出力信号OUTに伝えられる。従って、パッドDQOに伝えられるロジック「ローレベル」は、パイプラインテストの初期時に設定されたロジック「ハイレベル」を反転させた値となる。これにより、DQAOブロックに不良があることが確認される。

【0030】次に、UPL10におけるパイプライン構 造の動作を説明する。データラインRD<0>のデータ は、パイプライン書込み信号WRTPIPE及びデータ ラッチ信号LOADのロジック「ハイレベル」への活性 化に応じて出力信号OUTに伝送される。すなわち、パ イプライン書込み信号WRTPIPEのロジック「ハイ レベル」に応答する伝送ゲートTG1を通じて、データ ラインRD<0>のデータがノードNAに伝送される。 **ラッチLAT1によりノードNAはデータラインRD<** 0>のデータロジックレベルに維持され、ノードNBは そのロジックレベルを反転させたロジックレベルとな る。ノードNBのロジックレベルは、「ハイレベル」の データラッチ信号LOADに応答する伝送ゲートTG2 を通じて、ノードNCに伝えられる。この時、パイプラ イン出力PIPEと連結する伝送ゲートTG5は「ター ンオフ」しているので、パイプライン出力PIPEはノ ードNCに伝えられない。ノードNCのロジックレベル は、インバータINV1により反転されてノードNDに 伝えられる。その後、ノードNDのロジックレベルは、

クロック信号TPCしKの立下がりエッジに応答する伝送ゲートTG3を通じてノードNEに伝えられ、ノードNE及びそのロジックレベルを反転させたロジックレベルのノードNFは、ラッチLAT2によりそのロジックレベルが各々ラッチされる。ノードNFのロジックレベルが各々ラッチされる。ノードNGに伝えられ、ノードNGはラッチとAT3によりそのロジックレベルがラッチされ、それを反転させたロジックレベルがラッチされ、それを反転させたロジックレベルがラッチされ、それを反転させたロジックレベルがカ信号OUTに出力される。すなわち、UPL10は、パイプライン書込み信号WRTPIPE及びデータラッチ信号LOADのロジック「ハイレベル」への活性化に応じて、更にクロック信号TPCLKの立上がりエッジに応じて、データラインRD<O>のデータを出力信号OUTに伝達する。

【0031】続いて、UPL10は、データラッチ信号 LOADのロジック「ローレベル」への非活性化に応じ て、前段(UPL12)から提供されるパイプライン出 カPIPEを出力信号OUTに伝送する。すなわち、ロ ジック「ローレベル」のデータラッチ信号LOADに応 じて伝送ゲートTG5が「ターンオン」すると共に伝送 ゲートTG2が「ターンオフ」して、パイプライン出力 PIPEがノードNCに伝えられる。この時、データラ インRD<0>のデータは、パイプライン書込み信号W RTPIPEのロジック「ハイレベル」に応答する伝送 ゲートTG1が「ターンオン」することによりノードN Bに伝えられるが、ロジック「ローレベル」のデータラ ッチ信号LOADにより伝送ゲートTG2が「ターンオ フ」しているためノードNCには伝えられない。ノード NCに伝えられたパイプライン出力PIPEは、インバ ータINV1を通じてノードNDに伝えられ、ノードN Dはクロック信号TPCLKの立下がりエッジに応答す る伝送ゲートTG3とラッチLAT2を通じてノードN Fに伝えられる。ノードNFのロジックレベルは、クロ ック信号TPCLKの立上がりエッジに応答する伝送ゲ ートTG4とラッチLAT3を通じて出力信号OUTに 出力される。すなわち、UPL10は、データラッチ信 号LOADのロジック「ローレベル」への非活性化に応 じて、前段から提供されるパイプライン出力PIPEを 出力信号OUTに伝送する。

【0032】上記のように、第1UPLグループ(10、12、14、16)に属するUPL10は、ロジック「ハイレベル」のパイプライン書込み信号WRTPIPEに従ってラッチされるデータラインRD<0>上のデータをデータラッチ信号LOADがロジック「ハイレベル」である時に、クロック信号TPCLKの立上がりエッジに応じて出力信号OUTに送り出す。一方、第1UPLグループ(10、12、14、16)に属するUPL10は、データラッチ信号LOADがロジック「ローレベル」である時に、パイプライン出力信号PIPE

をクロック信号TPCLKの立上がりエッジに応じて出力信号OUTに送り出す。そして、第1UPLグループ(10、12、14、16)に属する他のUPL12、14、16もUPL10と同様に動作する。

【0033】そして、第2UPLグループ(11、1 3、15、17) に属するUPL11、13、15、1 7は、クロック信号TPCLKの立下がりエッジに応じ て、データラインRD<1>、RD<3>、RD<5 >、RD<7>のデータ、またはパイプライン出力PI PEを出力するという点のみ、第1UPLグループ(1 0、12、14、16)と異なる。従って、説明の重複 を避けるために、UPL11、13、15、17の詳細 な動作説明を省略し簡単に説明する。UPL11、1 3、15、17の各々は、ロジック「ハイレベル」のパ イプライン書込み信号WRTPIPEに従ってラッチさ れるデータラインRD<1>、RD<3>、RD<5 >、RD<7>上のデータをデータラッチ信号LOAD がロジック「ハイレベル」である時にクロック信号TP CLKの立下がりエッジに応じて出力信号OUTとして 出力し、データラッチ信号LOADがロジック「ローレ ベル」である時に前段のUPLから伝えられるパイプラ イン出力信号PIPEをクロック信号TPCLKの立下 がりエッジに応じて出力信号〇UTとして出力する。従 って、通常のパイプライン構造の動作(図2)が本発明 のパイプライン構造でも行われる。

【0034】本発明の好適な実施の形態によれば、クロックに同期して動作する、複数のメモリセルを含むDQブロック内で選択されるメモリセルのデータがデータラインを通じてパッドに順に出力されるパイプライン構造を有する半導体メモリ装置において、データラインの各々に連結され該データライン上のデータをラッチするUPLが多数直列に連結され、前段のUPLデータを後段のUPLデータに伝送する方式でデータライン上のデータをパッドに順に送り出すパイプラインと、テスト時に

パイプラインの最終段のUPLに連結されて、データライン上のデータの良否をテストして生じる出力信号をパッドに連結させる比較制御部とを具備し、クロックのエッジでDQブロックの良否を検証することにより、テスト時間を短縮することができる。

【0035】本発明を図面に示した実施形態を参考に説明したが、これは例示に過ぎず、本技術分野の通常の知識を持った者ならばこれから多様な変形及び均等な他の実施形態が採用され得ることを理解することができる。従って、本発明の真の技術的保護範囲は特許請求範囲の技術的思想に基づいて定められるべきである。

[0036]

【発明の効果】本発明によれば、パイプライン構造の半 導体メモリ装置のテスト時間を短縮することができる。 【図面の簡単な説明】

【図1】従来のパイプライン構造を示す図面である。

【図2】図1のパイプライン構造の動作タイミング図で ある.

【図3】本発明の好適な実施形態のパイプライン構造を含む半導体メモリ装置を概略的に示す図面である。

【図4】本発明の好適な実施形態による図3の半導体メモリ装置のインタフェースロジックの一部であるパイプライン構造を示す図面である。

【図5】図4のUPLを示す図面である。

【図6】図4のパイプライン構造の動作タイミング図である。

【符号の説明】

10、12、14、16 第1UPLグループ

11、13、15、17 第2UPLグループ

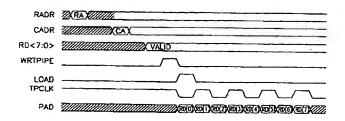
20、30 比較制御部

21 比較器

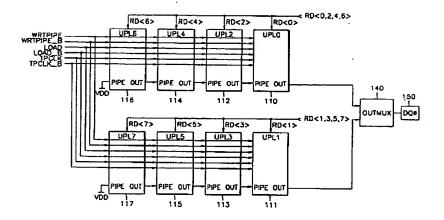
22 インバータ

23 2-入力ナンドゲート

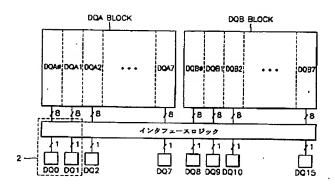
【図2】



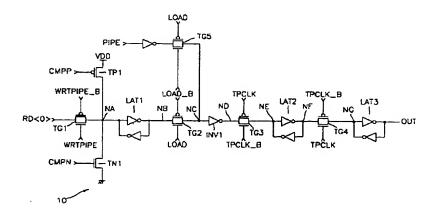
【図1】

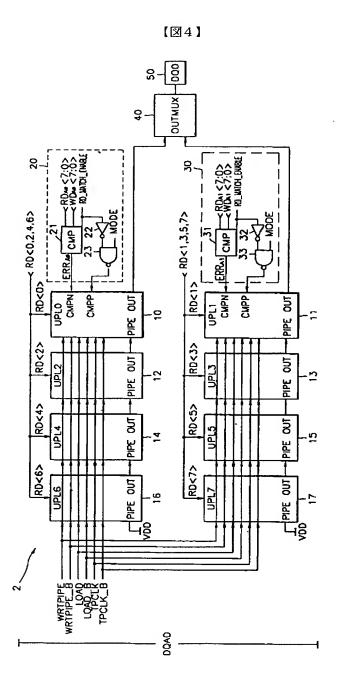


【図3】

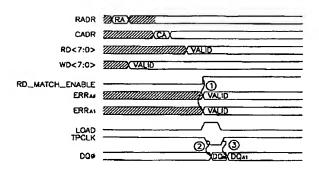


【図5】





【図6】



.

대 KOREAN INTELLECTUAL PROPERTY OFFICE

별첨 사본은 아래 출원의 원본과 동일함을 증명함.

This is to certify that the following application annexed hereto is a true copy from the records of the Korean Intellectual Property Office.

원 번 호 : 10-2002-0066919

Application Number

PATENT-2002-0066919

원 년 월 일 :

원.

2002년 10월 31일

OCT 31, 2002 Date of Application

출

인 :

주식회사 하이닉스반도체

Applicant(s)

Hynix Semiconductor Inc.

2002 12 03 녀 일

